

## Einführung in die Diskrete Mathematik

## 9. Übung

1. Betrachten Sie noch einmal die Verallgemeinerung des MINIMUM-COST-FLOW-PROBLEMS, bei der unendliche Kapazitäten erlaubt sind, aus Aufgabe 2 von Zettel 8. Zeigen Sie, dass man Instanzen  $(G, u, b, c)$  dieser Verallgemeinerung in Zeit  $O((k+n)\log(k+n)(m+n\log(n)))$  lösen kann, wobei  $k$  die Zahl der Kanten mit endlicher Kapazität sei (und wie üblich  $n = |V(G)|$  und  $m = |E(G)|$ ) (3 Punkte)
2. Es sei  $(G, u, b, c)$  eine Instanz des MINIMUM-COST-FLOW-PROBLEMS mit ganzzahligen Kosten  $c$ . Außerdem sei  $f$  eine optimale Lösung und  $e_0 \in E(G)$ . Die Kostenfunktion  $c' : E(G) \rightarrow \mathbb{Z}$  sei wie folgt definiert:  $c'(e_0) = c(e_0) + 1$  und  $c'(e) = c(e)$  für  $e \in E(G) \setminus \{e_0\}$ . Zeigen Sie, wie man zu gegebenem  $(G, u, b, c')$ ,  $e_0$  und  $f$  in Zeit  $O(|E(G)| + |V(G)|^3)$  einen kostenminimalen Fluss in  $(G, u, b, c')$  finden kann. (5 Punkte)
3. Das gebrochene  $b$ -Matching-Problem wird folgendermaßen definiert: Gegeben seien ein ungerichteter Graph  $G$ , Kapazitäten  $u : E(G) \rightarrow \mathbb{R}_+$ , Zahlen  $b : V(G) \rightarrow \mathbb{R}_+$  und Gewichte  $c : E(G) \rightarrow \mathbb{R}$ . Man finde eine Abbildung  $f : E(G) \rightarrow \mathbb{R}_+$  mit  $f(e) \leq u(e)$  für alle  $e \in E(G)$  und  $\sum_{e \in \delta(v)} f(e) \leq b(v)$  für alle  $v \in V(G)$ , die  $\sum_{e \in E(G)} c(e)f(e)$  maximiert.
  - (a) Man zeige, wie man dieses Problem durch Zurückführung auf ein MINIMUM-COST-FLOW-PROBLEM lösen kann.
  - (b) Man zeige, dass, wenn  $b$  und  $u$  ganzzahlig sind, stets eine halb-ganzzahlige Lösung  $f$  existiert (d.h.  $2f(e)$  muss für alle  $e \in E(G)$  ganzzahlig sein). (3+3 Punkte)
4. Eine Firma schätzt, dass sie in Kalenderwoche  $i$  bis zu  $p_i$  Autos produzieren kann und bis zu  $v_i$  Autos verkaufen kann ( $i = 1, \dots, 52$ ). Produzierte Autos stehen ab Beginn der folgenden Kalenderwoche zum Verkauf bereit. Ein in Woche  $i$  produziertes und in Woche  $j > i$  verkauftes Auto belegt in den Wochen  $i+1, \dots, j$  Lagerraum. Die Firma kann immer nur höchstens  $l$  Autos lagern. In der ersten Kalenderwoche wird nicht produziert, d.h.  $p_1 = 0$ , es stehen aber aus der Vorjahresproduktion noch  $p_0$  produzierte Autos im Lager.
  - (a) Sei  $k \in \mathbb{N}$ . Die Firma möchte feststellen, wieviele Autos sie bis zur  $k$ -ten Kalenderwoche maximal verkaufen kann.
  - (b) Außerdem möchte sie wissen, ob sich diese Zahl verringert, wenn sie die Produktion auch in der zweiten Kalenderwoche ruhen lässt.
  - (c) Bei Produktionskosten von  $P$  und Verkaufserlösen von  $V$  je Auto, sowie Lagerkosten von  $L$  je Auto und Woche stellt sich die Frage, wann wieviele Autos produziert werden sollen, um den Gewinn zu maximieren. Ignorieren Sie dabei Zinseffekte. (2+2+2 Punkte)

Können Sie der Firma helfen?

**Abgabe:** Dienstag, der 14.12.2021, **vor** der Vorlesung im Hörsaal

**Information der Fachschaft:** Dieses Jahr findet die Mathe-Weihnachtsfeier virtuell am Dienstag, den 21.12., ab 18 c.t. statt. Alle aktuellen Informationen und eine Anmeldung sind auf unserer Website ([fsmath.uni-bonn.de](http://fsmath.uni-bonn.de)) zu finden. Schaut vorbei!